PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

09-114907

(43)Date of publication of application: 02.05.1997

(51)Int.CI.

G06F 19/00

G06F 17/60

(21)Application number: 08-215606

(71)Applicant: XEROX CORP

(22)Date of filing:

15.08.1996

(72)Inventor: BERNARD A HUBERMAN

(30)Priority

Priority number: 95 518632

Priority date: 23.08.1995

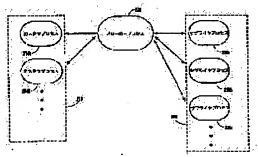
Priority country: US

(54) METHOD FOR PROVIDING DOCUMENT SERVICE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a system and method for an extremely automated broker auction due to an electronic network in document service industries.

SOLUTION: The description of document server is provided for a broker process 230. Corresponding to the provided description, the auction of document service is executed as follows. A customer 210 or a supplier process 220 offers the price of document service. The broker process 230 receives bid information containing the price offered. In response to the received bid information, the broker process 230 tries to establish the price of document service and when it is possible to establish the price, that price is established. When the price is established, the broker process 230 proposes a transaction and through this transaction, the document service is provided on the established price.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

15.08.1996

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

22.12.1998

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of

11-04390

rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision 19.03.1999

of rejection]

(19) 日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-114907

(43)公開日 平成9年(1997)5月2日

В

(51) Int.Cl.6 G06F 19/00

17/60

識別記号 庁内整理番号

FΙ G06F 15/28 技術表示箇所

15/21

330

審查請求 有 請求項の数2 OL (全 18 頁)

(21)出願番号

特願平8-215606

(22)出顧日

(32)優先日

平成8年(1996)8月15日

(31)優先権主張番号 518632

1995年8月23日

(33)優先権主張国

米国 (US)

(71)出顧人 590000798

ゼロックス コーポレイション

XEROX CORPORATION

アメリカ合衆国 ニューヨーク州 14644

ロチェスター ゼロックス スクエア

(番地なし)

(72)発明者 パーナード エー. ヒューパーマン

アメリカ合衆国 94301 カリフォルニア

州 パロ アルト フォレスト アベニュ

- 483 ユニット シー

(74)代理人 弁理士 中島 淳 (外1名)

(54) 【発明の名称】 ドキュメントサービスを提供する方法

(57)【要約】

【課題】 ドキュメントサービス産業において、電子ネ ットワークによる非常に自動化されたブローカーオーク ションのシステム及び方法を提供する。

【解決手段】 ブローカープロセスにドキュメントサー ビスの記述が提供される。提供された記述に応じてドキ ュメントサービスのオークションは以下のように行われ る。カスタマ又はサプライヤプロセスはドキュメントサ ービスの値を付ける。プローカープロセスは付け値を含 んだ入札情報を受け取る。ブローカープロセスは受け取 った入札情報に応答してドキュメントサービスの価格を 確立しようとし、価格が確立され得る場合その価格を確 立する。価格が確立されると、ブローカーブロセスは取 引を提案し、この取引においてドキュメントサービスは 確立した価格で提供される。

【特許請求の範囲】

【請求項1】 少なくとも一つのプロセッサを含んだシ ステムにおいて、ドキュメントサービスを提供する方法 であって、前記プロセスは、

カスタマを表すカスタマプロセスである第1参加者プロ

サプライヤを表すサプライヤプロセスである第2参加者 プロセスを含み、

カスタマプロセスとサプライヤプロセスとの間の仲介と して機能するブローカープロセスを含み、

ブローカープロセスに商業的ドキュメントサービスの記 述を提供し、

提供された記述に応答してドキュメントサービスのオー クションを実行し、前記オークションは、

参加者プロセスからのドキュメントサービスに対する入 札を受けるステップを含み、

入札情報をブローカープロセスで受けるステップを含 み、前記受け取った情報は提示された入札を含み、

受け取った入札情報に応答してドキュメントサービスに 対する価格をブローカープロセスで確立しようと試みる 20 ステップを含み、

前記試行ステップの完了の際にドキュメントサービスの 価格が確立するなら、ドキュメントサービスの価格をブ ローカープロセスで確立するステップを含み、

ドキュメントサービスの価格が確立すると、ブローカー プロセスに取引を提案するステップを含み、前記取引に おいてドキュメントサービスは確立した価格で提供され る、

ドキュメントサービスを提供する方法。

【請求項2】 少なくとも一つのプロセッサを含んだシ 30 ステムにおいて、ドキュメントサービスを提供する方法 であって、前記プロセスは、

各々がカスタマを表すカスタマプロセスである参加者プ ロセスの第1集合を含み、

各々がサブライヤを表すサプライヤブロセスである参加 者プロセスの第2集合を含み、

カスタマプロセスとサプライヤプロセスとの間の仲介の 役目を果たすブローカープロセスを含み、

商業的ドキュメントサービスの記述をブローカープロセ スに提供し、

提供された記述に応答してドキュメントサービスのオー クションを実行し、前記オークションは、

ドキュメントサービスの入札のセットを提示するステッ ブを含み、各入札のセットは参加者プロセスから提示さ

前記入札のセットをブローカープロセスで受け取るステ ップを含み、

受け取った入札に応答して入札が価格を確立できるかど うかをブローカープロセスで決定するステップを含み、

ントサービスの価格を確立する、

ドキュメントサービスを提供する方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、電子ネットワーク を使用して配達される商業的な分散型ドキュメントサー ビスに関する。

[0002]

【従来の技術及び発明が解決しようとする課題】ドキュ 10 メントサービスは、例えば、プリント、コピー、走査、 翻訳、テキスト及び画像の認識、編集、再生、製本、カ ラー化、(例えば、ファクシミリ又は電子メールによ る)伝送、郵送、(例えば、マイクロ写真又はデジタル の形態での) 保存、検索、フォーマット変換、認証。 (例えば、ドキュメント内又はドキュメントのデータベ ースの)サーチ、シュレッディング、リサイクル、処理 等を含みうる。

【0003】本発明は、ブローカーオークション(仲介 人がいる競売)がこれまで有用であるとみなされず、可 能であるとさえもみなされなかった業界、即ち、ドキュ メントサービス産業において、電子ネットワークによる 非常に自動化されたブローカーオークションのシステム 及び方法を提供する。一つの態様では、本発明は複数の プロセスが実行される方法を提供しており、このプロセ スは、カスタマを表すカスタマプロセス、サブライヤを 表すサブライヤプロセス、及びカスタマとサブライヤブ ロセスとの間の仲介の役割を果たすブローカープロセス を含む。ブローカープロセスにドキュメントサービスの 記述が提供される。提供された記述に応じてドキュメン トサービスのオークションは以下のように行われる。カ スタマ又はサプライヤプロセスはドキュメントサービス の値を付ける。ブローカープロセスは付け値を含んだ入 札情報を受け取る。ブローカープロセスは受け取った入 札情報に応答してドキュメントサービスの価格を確立し ようとし、価格が確立されるる場合その価格を確立す る。価格が確立されると、ブローカープロセスは取引を 提案し、この取引においてドキュメントサービスは確立 した価格で提供される。

[0004]

【課題を解決するための手段】本発明はサプライヤ、例 40 えば、専門のプリントショップ又は出版社又は企業内の 法人のドキュメントサービス部門又は政府のドキュメン トサービス部門による、カスタマ、例えば、個人、会社 又は法人部門又は政府部門へのドキュメントサービスの 提供に関する。説明される特定の実施の形態では、本発 明は、例えば、特定のドキュメントサービスを行ってほ しいカスタマがこれらのサービスの注文をブローカーに 提示するブローカーオークションを意図する。サプライ ヤはブローカーに対して値を付けることによってこの注 入札が受けられる場合はブローカープロセスでドキュメ 50 文に対して競争して入札することができ、ブローカーは 3

このジョブを (例えば) 最低入札者に競売で売る。

【0005】オークションは、必ずというわけではない が結果的に特定のサプライヤとそのジョブのカスタマと の間の合意価格による取引に終わる。好ましくは、カス タマにはオークションの結果が満足の行く結果でなかっ た場合に好ましくない取引を結ばないように一つ以上の フェイルセイフメカニズムが与えられる。例えば、カス タマには取引を結ぶことに同意する前にその取引条件を 確認する機会が与えられる。従って、ブローカーが入札 を終了して落札したサプライヤ及びその価格をカスタマ 10 に伝えると、カスタマには許容できる結果に達したかど うかをブローカーに示し、許容できない結果の場合は断 るか又はそのジョブをキャンセルする機会が与えられる (普通与えられる)。 とのようにして、カスタマは受け 入れられないほど高い価格を払う義務はなく、カスタマ が避けたいサプライヤと一緒に仕事をする義務もない。 或いは、単に落札者を選ぶ代わりに、ブローカーは(例 えば)三つ又は四つの最低入札に基づいてカスタマに幾 つかの可能な落札者のうちから選択することをを提示で きる。従ってカスタマにはこれらの候補者の中から選択 20 するか又は断るかキャンセルをする機会が与えられる。 更に、又は或いは、カスタマはオークションの開始前か オークション中のいずれかに条件価格又は最高価格を事 前にブローカーに特定することができ、ブローカーはこ の価格より上の入札を捨てる。ブローカーは条件価格よ り上の価格でそのジョブが実行される取引をカスタマに 提案しない。

【0006】特定の実施の形態では、オークションはコンピュータネットワーク、例えば、広域ネットワークの媒体によって行われる。カスタマ、サプライヤ及びブロ 30ーカー(単数又は複数)はネットワークによって互いに通信できるソフトウエアプロセスによって表される。カスタマ、サプライヤ及びブローカーは互いに地理的に離れていてもよく、それら自体が地理的に分散したエンティティでありうる。しかしながら、プロセス間通信は普通非常に早く、事実上一瞬でさえありうる。更に、コンピュータ化したリクエストビッドオークション(reques t-bid-auction)シーケンスは大部分又は全体的に自動化されているため、最小限の人間の介在で行われうる。

【0007】本発明はドキュメントサービスの公開市場の成長を促進し、この市場においてカスタマの注文は迅速に且つ連続的に発注され、多くのカスタマの注文は同時に発注されうる。サブライヤは競争入札で非常に迅速にカスタマの注文に答えることができ、ブローカーはコンピュータ化オークションを早く実行してカスタマとサブライヤをマッチさせることができる。例えば、カスタマがシカゴにいて落札したサプライヤがロサンゼルスにいてブローカーがサイバースペースのどこかの離散したエンティティにいたとしても、カスタマの確認の後に最終取引が行われ、引き続いて数秒又はミリ秒以内にカス50

タマの最初の注文が実行される。

【0008】全ての例示はこれらのアイディアを例示す る。アイオア州のテスモイネス (Des Moines, Iowa) に ある会社が年次報告を100,000部コピーして株主 に郵送する場合を仮定する。本発明に従うと、この会社 の購買職員は、例えば、インターネット(ここでは財務 上の安全性を確実にするためにデータ暗号化及び他のプ ロトコルをサポートするものと仮定する)にログオンし てドキュメントサービスプローカーにコンタクトする。 ブローカーの物理的な地理的位置はその会社の購買職員 にはたいしたことではなく、この職員はブローカーがイ ンターネットにワールドワイドウエブ (World Wide We b) サイト又は他の適切なサイトを有し、そのサイトで 購買職員の注文を電子的に受けることができることさえ 知っていればよい。購買職員(より詳細には、購買職員 又は彼の会社を表すソフトウェアプロセスである) はブ リント及び郵送の注文をブローカーに発注し、詳細、例 えばプリントするコピーの枚数、その報告書のサイズ及 び紙質、株主の地理的分散を示す郵送リスト、ジョブを 完了するまでのタイムテーブル及びサプライヤがジョブ を完了するコストを見積るために必要な他の詳細を提供 する。この情報を持って、ブローカー (より詳細には、 ブローカーを表すソフトウェアプロセスである) は、サ プライヤ(より詳細には、サプライヤを表すソフトウェ アプロセスである) からそのジョブに対する入札を受け る。ブローカーは、例えば、ジョブの注文を多数のサブ ライヤにプロードキャスト又はマルチキャストでき、サ ブライヤは競売でそのジョブに入札できる。サブライヤ のインターネットアドレスが分かっている限り、彼らの 地理的位置は重要ではない。ブローカーはジョブに値を 付けることができる種々のサプライヤに対して一同以上 のオークションを行うことができる。

【0009】オークションが終わると、恐らく数ミリ秒 又は数秒後にブローカーはそのオークションでどのサブ ライヤがどのくらいの価格で落札したかを決定してい る。サプライヤはカンザスシティ(Kansan City)に本社 があり、種々のブリント施設及び支社を世界規模で有す る場合を仮定する。ブローカーは落札したサプライヤの 名前とインターネットアドレス及び見積もり価格をカス タマに伝え、カスタマに取引を受けるか断るか機会を与 える。カスタマが受諾したと仮定すると、取引が進行す る。ジョブの内容(例えば、報告書の内容及び株主郵送 リストの宛て先) は直接又はブローカーを介してカスタ マからサプライヤに電子的に送られ、同時に会計情報、 例えば、カスタマの請求書送付住所又はクレジットカー ド又は電子的な預金振替情報及び支払い期間も送られ る。サプライヤはカンザスシティの本社でこの情報にト ラックして幾つかの場所でプリント及び郵送を実行す る、例えば、サンアントニオ(San Antonio)及びオマハ (Omaha) にあるサイトで85,000部をコピーしてア

30

メリカの住所に郵送し、シンガポールにあるサイトで1 5,000部のコピーをアジアの住所に郵送する。報告 **書は直ぐにプリントされてその日に郵送される。一方ブ** ローカーはカスタマ又はサプライヤ又はその両方からサ ービス料を集金する。料金は電子的に支払われても従来 通りに支払われてもよい。

【0010】特定の実施の形態では、本発明の方法は、 コンピュータネットワーク、例えば、パブリックネット ワーク(例えば、インターネット)、付加価値ネットワ ーク又はこのようなネットワークの同種又は異種の組み 10 合わせのような環境において実施される。当該技術分野 の技術者には公知であるが、ネットワークはハードウェ ア及びソフトウェアの両方を含み、特定の目的に対して 最も有用である記述に従ってハードウェアとソフトウェ アのいずれか又は両方として理解される。例えば、ネッ トワークは通信施設によって相互接続されるハードウェ アノードのセットとして記述されるか又は或いはノード を持つか又は持たない通信施設自体として記述される。 また別の例としては、ネットワークは適切な通信プロト コルを使用してプロセス間通信経路を介して互いに情報 20 を伝達することができるソフトウェアのセットとして記 述されるか、或いはプロセスを持つか又は持たない、且 つ該プロセスによって交換されうる情報を持つか又は持 たないプロセス間通信経路自体として記述されうる。ハ ードウェアとソフトウェアとの間のラインは常にシャー プであるとは限らないことが理解される。更に、普通" ネットワークのプロセス通信"等について述べることが 有益であり、この場合、このような通信はソフトウェア 及びハードウェアアスペクトを含むことが当該技術分野 の技術者によって理解される。

[0011]

【発明の実施の形態】図1はコンピュータネットワーク 100を例示しており、このネットワークでドキュメン トサービスオークションが本発明の特定の実施の形態で 実行される。ネットワーク100はハードウエア101 及びソフトウエア102を含む。ネットワーク100は 通信マトリックス110によって相互接続するハードウ エアノード104を有する。各ノード104はネットワ ーク100と外界との間のインタフェースのポイント又 は位置を提供することができる。

【0012】ネットワーク100はサブネットワークの 集合を含むことができる。例えば、2つ以上の相互接続 した広範囲ネットワークはより広いネットワークを形成 することができる。別の例としては、ブローカーは2つ 以上のネットワーク、例えば、パブリックネットワーク と付加価値ネットワークで同時に入札を要求することが できる。

【0013】ノード104はコンピュータ、例えば、バ ーソナルコンピュータ、ワークステーション、サーパ又 はメインフレームコンピュータでありうる。これらのノ 50

ードはドキュメント処理デバイスでもあり、例えば、ス キャナ、ブリンタ、ファクシミリ (FAX) マシーン又 はマルチ機能ドキュメントマシーン又はより複雑なエン ティティ、例えば、ダイヤルアップ接続によって遠隔サ ーバに接続するコンピュータ及びデバイス又はパーソナ ルコンピュータの集合のローカルエリアネットワークで もある。更にノードは、全体的な施設、例えば、プリン トショップ、リプログラフィックショップ又は他のドキ ュメントサービスショップでありうる。特定のカスタ マ、サプライヤ又はプローカーに役立つローカルエリア ネットワーク、広域ネットワーク又はネットワークの集 合はネットワーク100のノード104として扱われ る。ネットワークのノードは異種である、即ち、一つの ノードは別のノードと同じである必要はない(普通同じ ではない)。

【0014】通信マトリックス110はノード104間 の通信を容易にする。有線通信又はワイヤレス通信のい ずれか又はその両方が支持され得る。通信マトリックス 110は、例えば、電話システム、ワイヤレスデジタル 通信システム又は非同期通信モード(ATM)切り替え 構造を含む。所与のノード104は連続的に又は断続的 に通信マトリックス110に接続する。例えば、ノード 104は専用ハードウエアリンク又はモデムかダイヤル アップ接続を介して通信マトリックス110に接続す る。通信マトリックス110は、本発明が使用される特 定の状態に適した適切なバンド幅及び情報安全性を提供 するデジタル通信インフラストラクチュアである。実際 には、特定の実施の形態は (典型的には) 商業的なドキ ュメントサービスをオークションするために使用され、 このドキュメントサービスは "プレーマネー (play mon ey)"又は架空の預金ではなく本物のお金で支払われるた め、通信マトリックス110は、商業的な取引を促進す るように、詳細には金銭的事情、例えば、銀行口座番 号、クレジットカード番号及びデジタル預金振替が信頼 できる方法で処理されるように情報の安全性をサポート することが好ましい。

【0015】ネットワーク100は "現実の" ドキュメ ントサービスのカスタマ、サプライヤ及びブローカを表 すソフトウエアプロセス150のセットをサポートす 40 る。プロセス150によって表される現実のカスタマ、 サプライヤ及びブローカは、例えば、個人の人間、会 社、企業(又は企業の部署又は部門)、政府機関、又は 団体でありうる。現実のカスタマ又はサブライヤはドキ ュメントサービスの消費及び生産に関連するマシーン又 は他の自動化リソースでもあり得る。例えば、カスタマ はドキュメントサービスの実行を要求するパーソナルコ ンピュータ又はワークステーションでありサプライヤは 要求されたサービスを提供するプリンタ、スキャナ又は 他のデバイスであり得る。

【0016】ソフトウェアプロセス150はノード10

•

4に含まれるプロセッサ105によって実行可能である。所与のノード104は0、1又はそれ以上のプロセッサ105を有する。所与のノード105に対応するプロセッサ104は、マルチプロセッサ又はバラレルプロセッサコンピュータのような単一の地理的サイトに配置されるか又は幾つかの演算ノードに接続するローカルエリアネットワークのいずれかに配置されるか又は複数の地理的サイトに分散される。

【0017】プロセス150とプロセッサ105との間の対応、つまり、プロセス150とノード104との間の対応は1対1である必要はない。詳細には、複数のプロセスが単一のプロセッサによって実行されることができるし、単一のプロセスが複数のプロセッサによって実行されることができる。

【0018】"ブロセス"という用語は、本明細書では図1で150とラベル付けされた要素に対して使用されているが、当該技術分野の技術者はオーバータイムでワークを実行する他のソフトウェアエンティティ、例えば、スレッド、タスク又はインテリジェントエージェントも幾つかの実施の形態で使用されうることを理解する。また、"ブロセス"は単数で説明されているが、複数のブロセスが含まれることができ、連続して又は同時に実行されうる。例えば、ブローカーはネットワーク100では一度に実行される多数のプロセスの集合として表される。そのようなプロセスはそれぞれ異なるオークションに関連したり、複数のプロセスが複数のオークションに関連したり、単一のプロセスが複数のオークションに関連したりできる。

【0019】プロセス150はプロセス間通信経路160を介して互いにコミュニケートでき、この経路は通信30プロトコルによってこのような通信をサポートする。例えば、TCP/IP、ATM、Ethernetのような通信プロトコル又は所有権を主張できるプロトコルが使用されることができ、異なるプロトコルは異なる経路160で使用されるか又は所与の経路160の異なる部分に沿って使用される。経路160は、プロセス150が別のプロセス150と一定のコンタクトを維持する場合は連続的であり、プロセス150とコンタクトを確立し、オークション又は取引の終わりにコンタクトを止める場合は断続的40である。

【0020】典型的なオークションでは、人間のブローカーが人間のカスタマとサプライヤとの間に介在し、彼らはオークションの対象である品物又は財産を売買する権利に対して互いに入札する。本発明に従ったドキュメントサービスの自動化オークションでは、ブローカーを表すプロセスはカスタマを表すプロセスと権利に対して入札できるサプライヤを表すプロセスとの間に介在し、これらのプロセスはオークションの対象であるドキュメントサービスを売買する(即ち、合意価格と交換にドキ

ュメントサービスを受け取ったり提供したりする) する 権利に対して互いに入札する。

【0021】特定の実施の形態では、ドキュメントサー ビスのオークションが行われると、プロセス150はオ ークションの種々の集合、即ち、カスタマ(単数又は複 数)、サプライヤ(単数又は複数)及びオークションの 進行を制御するブローカーを表す。ブローカープロセス は競売人として機能し、ドキュメントサービスに対して 入札するととによってオークションに参加する一つ以上 の他のプロセスから入札を受ける。オークションされる ドキュメントサービスは、例えば、カスタマから注文さ れたサービス、サプライヤから提示されたサービス又は ブローカーによって特定されたサービスでこれからカス タマ及びサプライヤを探すサービスでもありうる。入札 者は、例えば、与えられたカスタマのビジネスに対して 入札するサプライヤ又は与えられたサプライヤのビジネ スに対して競争して入札するカスタマ又はカスタマとサ プライヤの混合プールであり、このカスタマとサプライ ヤは彼らのうちの一人又はブローカーによって既に特定 20 されているドキュメントサービスの取引に参加しようと 試みる。

【0022】図2はドキュメントサービスオークション におけるソフトウェアプロセス間の関係を概略的に記述 している。一つ以上のカスタマプロセスのセット21 0、一つ以上のサプライヤのセット220及びブローカ ープロセス230が示されている。図2は、詳細には、 例示的なカスタマプロセス210a及び210b且つ例 示的なサプライヤプロセス220a、220b及び22 0 cを示す。ブローカープロセス230はオークション を監視し、競売人として機能し、カスタマプロセス21 0とサプライヤプロセス220との間の取引を促進する プロセスである。詳細には、ブローカープロセス230 はカスタマプロセス210からのドキュメントサービス ジョブの注文を受け、サブライヤブロセス220からと のようなジョブ注文に対する入札を求めたり受けたり し、カスタマプロセス210とサプライヤプロセス22 0との間の取引を結ぶ。

【0023】全てのプロセス210、220、230はソフトウェアプロセス150に含まれ、従って、個人、会社、部門、政府等を含んだ "現実の" エンティティを表す。詳細には、ブローカープロセス230は、例えば、現実の個人、会社又はドキュメントサービス及び可能なら他の品物やサービスの仲介を専門としているか又は提供している代理店を表す。カスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220はそれぞれ現実のカスタマ及びサプライヤの代わりに動作することができる。

表すプロセスはカスタマを表すプロセスと権利に対して 【0024】図2は単一のブローカープロセス230に入札できるサプライヤを表すプロセスとの間に介在し、 ついて記述しているが、ドキュメントサービス市場はブ とれらのプロセスはオークションの対象であるドキュメ ローカーの選択をサポートすることができ、一般的には ントサービスを売買する(即ち、合意価格と交換にドキ 50 カスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220 の所与のセットに対して利用できる一つ以上のブローカープロセス230がある。しかしながら、この実施の形態では、任意の与えられたオークションに対して一つだけのブローカーブロセス230が想定されている。

【0025】典型的なオークションにおいて、人間のブローカーは人間のカスタマ及びサプライヤに対して中立的な第3者又はクリアリングハウスとして動作する。同様に、特定の実施の形態では、ブローカープロセス230はカスタマプロセス210及びサプライヤプロセス220に対して中立的な第3者又はクリアリングハウスと10して動作する。ブローカープロセス230は、特定の現実のカスタマ又はサプライヤのプロセスがこのブローカープロセス230の監視するオークションに参加している場合、これらの特定の現実のカスタマ又はサプライヤを表さないことが好ましい。

【0026】普通は、同一の現実のエンティティは所与 のオークションにおいてカスタマ及びサブライヤの両方 として参加しない。しかしながら、同一の現実のエンテ ィティは一つのオークションではサブライヤとして参加 し、関連するオークションではカスタマとして参加する 20 ことができる。例えば、プリントショップが第1オーク ションで落札サプライヤになったことで最終カスタマに ドキュメントサービスを実行する契約を受けたと仮定す る。そうすると、このプリントショップは第2オークシ ョンでカスタマとして入札することによってこの仕事の 一部を別のプリントショップに下請けに出し、この第2 オークションにおいては下請け業者になるかもしれない 業者がサプライヤとして参加する。従って、異なってい るが関連しているかもしれないオークションに関して は、単一の現実のエンティティはカスタマプロセス21 30 0及びサプライヤプロセス220の両方によって表さ れ、これらのプロセスは異なるオークションにおいてカ スタマ及びサプライヤとしてエンティティの別個の役割 に対応する。

【0027】プロセス210、220、230はユーザインタフェースソフトウェア(図示せず)を含むか又は該ユーザインタフェースソフトウェアに連結することができ、オークションの進行において人間の介在及び制御の程度を変化させることができる。例えば、カスタマブロセス210aで表される人間のカスタマが特定のドキ40ユメントサービスを購入したい場合、人間のカスタマはユーザインタフェースを介してカスタマブロセス210aに指示してブローカーにドキュメントサービスを注文する。カスタマプロセス210aはその注文をブローカープロセス230に伝送し、ドキュメントサービスのオークション進行はオークションが終了するまで人間が殆ど又は全く介在せずに自動的に進められ、ブローカープロセス230は、例えばサプライヤプロセス220aから落札値を決定し、オークションルールのセットに従ってドキュメントサービスの研教を独字する。アドキュメントサービスの研教を独字する。アドキュメントサービスの研教を独字する。

ーカープロセス230は落札値に基づいてカスタマプロセス210aに自動的に取引を提案することができ、この取引は、サプライヤプロセス220aで表される現実のサプライヤがオークションでブローカープロセス230によって決定された価格でカスタマプロセス210aで表される人間のカスタマにドキュメントサービスを提供するものである。この時点でカスタマプロセス210aはユーザインタフェースを介して人間のカスタマに提案された取引の条件について知らせ、人間のカスタマにこの取引を受けるか断るかについての最終決定権を与える。

【0028】カスタマ、サプライヤ及びブローカーは互 いに地理的に離れていてもよく、個々のプロセス21 0、220、230を実行するプロセッサも同様に互い ~ に離れていてもよい。従って、例えば、カスタマプロセ ス210 a はある都市の現実ののカスタマのサイトのバ ーソナルコンピュータ又はワークステーションで実行す ることができ、サプライヤプロセス220aも別の都市 の現実のサプライヤのサイトのコンピュータ又はワーク ステーションで実行することができ、ブローカープロセ ス230は第3都市の専用サーバで実行される。或い は、カスタマプロセス210aは大きな会社の一つの建 物に位置する会社の部門のカスタマのサイトのパーソナ ルコンピュータ又はワークステーションで実行され、サ プライヤプロセス220aは階下又はその会社の別の建 物に位置する会社の部門のサプライヤのサイトのコンビ ュータ又はワークステーションで実行され、ブローカー プロセス230は別の階又はその会社の別の建物又は会 社の外に位置するサーバで実行される。任意のプロセス 又は全てのプロセス210、220、230は、例え は、ネットワーク100のノード104にわたって分散 される複数のプロセッサによって実行されうるため、所 与のプロセスは単一の物理的又は地理的位置に関連する 必要はない。従って、前の例に続いてカスタマプロセス 210a(又はサプライヤプロセス220a又はブロー カープロセス230a)は現実のカスタマ(又はサプラ イヤ又はブローカー)のパーソナルコンピュータでロー カルに実行するいくつかのソフトウェアを含み、同じ建 物のどこか又は集合した建物のどこかのサーバで実行す るいくつかのソフトウェアを含み、ネットワーク100 によって送られて遠隔地等で実行されるソフトウェアを 含む。

20で表される異なるサプライヤは、オークションで互 いに入札することによってカスタマのジョブに対して競 争することができる。ブローカープロセス230はオー クションを監視し競売人として動作する。更に詳細に は、具体的な説明のために図3及び4のカスタマプロセ スにはカスタマプロセス210aが用いられるが、カス タマプロセス210のうちの任意のプロセスでよい。同 様に、落札したサプライヤプロセス又は落札する可能性 があるサプライヤプロセスはサプライヤプロセス220 a、220 b、220 cのなかから用いられるが、サブ 10 ライヤプロセス220のうちの任意のプロセスでよい。 【0030】図3及び4では、カスタマプロセス210 aはオークションの対象であるドキュメントサービスの ジョブの注文を生成し(ステップA)、ドキュメントサ ービスの詳細を適切に記述する。オプションで、カスタ マプロセス210aは条件価格、即ち、カスタマが注文 したドキュメントサービスに対してオークションで払っ てもよい最髙価格を特定できる(ステップB)。或い は、カスタマプロセス210aはオークション中に条件 価格を特定してもよいし、全く特定しなくてもよい。カ 20 スタマプロセス210 aはネットワーク100を介して ドキュメントサービスジョブ注文及び特定した条件価格 をブローカープロセス230に伝達する(ステップ

【0031】プローカープロセス230がカスタマプロ セス210aからジョブの注文を受けると、ブローカー プロセス230は要求されたドキュメントサービスに対 してオークションを行うことができる(ステップD)。 最初に、ブローカープロセス230はサプライヤプロセ ス220で表されるサプライヤ予定者に、注文されたド 30 キュメントサービスに対してオークションが開かれると とを知らせる(ステップE)。例えば、ブローカープロ セス230はネットワーク100を介してジョブ注文の 詳細をアナウンス又はブロードキャストすることができ る。次に、その直後に又はそのアナウンス又はブロード キャストによってスケジュールされた時間にブローカー プロセス230は入札を開始し、サプライヤプロセス2 20から入札を受け始める(ステップF)。任意の又は 全てのサプライヤプロセス220が入札に参加すること ができる。

【0032】いくつかのタイプのオークションでは、入 札者は入札中に互いの入札に関する情報を利用すること ができ、別のタイプのオークションでは、各入札者は自 分の入札しか知らない。別の例としては、オークション のタイプがオークション終了の際の価格決定方法に影響 を与え得る。従って、シールドピッドセカンドプライス オークションでは、どの入札者も自分の入札値以外の入 札値を知らず、最終価格は落札者の値ではなく第2入札 者の値に従って設定される。

ンのタイプは市場の状況に従って選択され、特定のオー クションは、カスタマとサブライヤの嗜好及びオークシ ョンされるドキュメントサービスの性質及び特性等の状 況が考慮される。多数の異なるタイプのオークションが 使用されうる。いくつかの例示的なオークションは、シ ールドビッドセカンドプライスオークション(sealed-b id-second-price auctions) 、イングリッシュオークシ ョン(English auctions)及びダッチオークション(Dutch auctions)である。どのタイプのオークションが使用さ れてもオークションのタイプはオークションを監視する ブローカープロセス230のソフトウェアに反映され、 カスタマプロセス210のソフトウェア及びオークショ ンに参加するサプライヤプロセス220のソフトウェア にも反映される可能性がある。

【0034】入札の最中各サプライヤプロセス230は 入札を生成することができ、オークションルールが許す なら連続入札を生成することができる(ステップG)。 サプライヤプロセス220はそれぞれの入札をネットワ ーク100を介してブローカープロセスに伝達し(ステ ップH)、ブローカープロセスはこれらの入札を受けて 考慮する (ステップ I)。各入札は、サプライヤプロセ スで表されるサブライヤが値を付けて入札に示された所 与の価格で注文されたドキュメントサービスを提供する 意志を表す。例えば、サプライヤプロセス220aを表 すサプライヤが要求されたドキュメントサービスを\$1 00で提供したいなら、サブライヤプロセス220aは \$100の入札を生成しブローカープロセス230に送 出することができる。オークションで後に同じサプライ ヤが\$80のより低い価格でサービスを提供したいと決 定し、オークションルールが単一の入札者による連続入 札を許容するなら、サプライヤプロセス220aはその 時点で\$80の別の入札を生成しブローカープロセス2 30に送出することができる。

【0035】ブローカープロセス230はオークション の終了基準に合うまで入札を受ける(ステップ」)。例 えば、一定の時間が経った後又はある最大入札数を受け たときのどちらが最初に起こってもオークションは終了 し、又はある時間が経っても更なる入札を受けなかった 場合又は任意の他の適切な終了基準に見合った場合にも 40 オークションは終了する。その後入札が終了する (ステ ップK)。

【0036】全ての入札の中からブローカープロセス2 30はどのサプライヤプロセス220がオークションで 落札したか又はオークションで落札する可能性があるか を決定する。カスタマプロセス230aが条件価格を設 定していると(ステップL)、ブローカープロセス23 0は条件価格より上の価格の入札を全て捨てる(ステッ ブM)。条件価格以下の入札がない場合(又は条件価格 が設定されていない場合はオークション中に提示された 【0033】特定の実施の形態で使用されるオークショ 50 入札が全くない場合)は(ステップN)、ブローカーブ

ロセス230は落札したサプライヤがいないことを宣言し(ステップY)、オークションは取引が成立せずに終了する(ステップZ)。

【0037】条件価格以下の入札が少なくとも一つある場合又は条件価格が特定されていない場合は、ブローカープロセス230は落札値又は一つ以上の落札値になりそうな値のセットを選択する(ステップ〇)。ブローカープロセス230は落札値を定義付ける一つ以上の基準に基づいてとの選択を行う。典型的には、落札値は最低価格を示す入札であり、その理由は、カスタマは普通注 10文したドキュメントサービスに対して可能な限り低い価格を支払いたがるためである。しかしながら、あるオークションでは低価格以外の基準又は低価格に追加された基準が落札値を選択する基準として使用される。更に、落札者の最終選択をカスタマプロセス210aに任せることもでき、該カスタマプロセス210aに任せることもでき、該カスタマプロセスはこれから述べるようにブローカープロセス230によって提供された落札値になりそうな値のセットから一つを選択する。

【0038】例えば (ステップOでは)、ブローカーブ ロセス230が選択基準として低価格を使用しており、 サプライヤプロセス220a、220b及び220cは それぞれ最も低い、次に低い、その次に低い価格の入札 を提示していると仮定する。カスタマプロセス210a が参加せずに単一の落札値がブローカープロセス230 によって直接選択される場合、落札値は最低価格であ る。従って、ブローカープロセス230は最低価格で入 札を提示したサプライヤプロセス220、この場合サブ ライヤプロセス220aを落札者として選択する。或い は、カスタマにサプライヤの選択が任される場合は、ブ ローカープロセス230は幾つかの最低入札、例えば、 三つ又は四つの最低入札又は最低入札のある価格範囲内 の全ての入札を落札する可能性のある者とみなす。例え ば、三つの最低入札が使用される場合ブローカープロセ ス230は三つの最低価格の入札を提示しているサブラ イヤプロセス220、この場合サプライヤプロセス22 0 a、220b及び220cを落札する可能性のある者 として選択する。提示された入札が三つより少なかった り条件価格が考慮された後三つより少ない入札しか残ら なかった場合、ブローカープロセス230は残った全て の入札を落札する可能性のある者として選択する。従っ てサブライヤプロセス220cによって提示された最低 落札がカスタマプロセス210aによって設定された条 件価格を越える場合はサブライヤプロセス220a及び 220bによる入札のみが落札値になりそうな値として 選択される。

【0039】落札値又は落札値になりそうな値(単数又は複数)を選択すると、ブローカープロセス230は行われているオークションのタイプに従ってこれらの入札 (単数又は複数)に関する価格(単数又は複数)を決定 し(ステップP)、カスタマを考慮してこれらの価格を 50 価格の取引を選択することができる。これによって、カ

含む提案取引又は提案取引の選択を生成する(ステップ Q)。典型的には、価格は入札価格と同じであり、提案 する取引はサプライヤがサプライヤの入札価格で注文さ れたドキュメントサービスをカスタマに提供するもので ある。従って、例えば、サプライヤプロセス220a及 び220bがそれぞれ\$75及び\$80で入札しこれら の入札が落札する可能性がある値として選択される場 合、ブローカープロセス230は典型的にはカスタマプ ロセス210aで表されるカスタマとサプライヤプロセ ス220aで表され\$75のドキュメントサービスを提 供するサプライヤとの間の契約と、カスタマプロセス2 10 aで表されるカスタマとサプライヤプロセス220 bで表され\$80のドキュメントサービスを提供するサ ブライヤとの間の契約の選択を提案する。しかしなが ら、提案した契約価格は他の方法でも決定され得る。詳 細には、あるタイプのオークション、例えば、シールド ビッドセカンドプライスオークションでは、カスタマと 落札したサブライヤ(最低入札価格又は他の基準によっ て決定される)との間の提案された取引は落札したサブ 20 ライヤが実際に入札した価格と異なる価格を特定しても よい。例えば、(ステップOにおいて)ブローカープロ セス230はシールドビッドセカンドプライスオークシ ョンにおいてサプライヤプロセス220aによる単一の 落札値を選択する場合、提案される取引 (ステップP及 びステップQで生成される)は、サプライヤプロセス2 20aで表されるサプライヤがカスタマプロセス210 aで表されるカスタマに2番目に低い入札価格、即ち、 サプライヤプロセス220bによる入札価格で注文され たドキュメントサービスを提供するものである。

【0040】ブローカープロセス230は提案した取引 (単数又は複数)をネットワーク100を介してカスタ マプロセス210aに伝達し(ステップR)、カスタマ プロセス210aに提案した取引(単数又は複数)を検 討する機会を与える(ステップS)。検討は全て自動で 行われるが、典型的には(特に高額のジョブの場合)、 カスタマ又はカスタマの企業のいずれかの人間によるカ スタマプロセス210 aへのユーザインタフェースを介 した確認を含む。これによってカスタマには提案された 取引を受けるか断るかを選択する機会が与えられ、更に ブローカープロセス230が提案した取引を考慮して選 択するように提示していたら提案された取引の中から選 択する。詳細には、カスタマは提案された価格はカスタ マがそのジョブに対して特定のサプライヤに本当に支払 ってもよい価格を反映しているかどうかを検討すること ができる。例えば、(ステップBにおいて)条件価格が 設定されていない場合又は事前に設定された条件価格が 実際はカスタマの本当の条件価格よりも高い場合は、価 格が高いならカスタマは提案した取引を断ることがで き、提案された取引の選択が提示されているならより低

スタマは本当の条件価格を明らかにせずにその条件価格 よりも高い価格を支払うことを避けることができる。別 の例としては、カスタマが価格以外の理由、例えば、サ ブライヤの評判、そのサブライヤ又は他のサブライヤと の過去の経験等から特定のサプライヤを好む場合、カス タマは他のサプライヤとの提案された取引を断ることが でき、提案された取引の選択が提示されている場合は低 い価格を提示した他のサプライヤよりも気に入ったサブ ライヤを選択することができる。手短に言うと、カスタ マにはかなりの程度の保護が与えられ、認識できる悪い 10 取引を結ぶ必要が無い。

15

【0041】カスタマプロセス210aはカスタマの応 答をネットワーク100を介してブローカープロセス2 30 に伝達する (ステップT)。提案された取引が受け 入れられない場合は(ステップU)、ブローカープロセ ス230は落札したサプライヤがいないことを宣言し (ステップY)、オークションは取引が成立せずに終了 する (ステップ乙)。

【0042】カスタマが提案された取引を受けると(ス テップU)、ブローカープロセス230はネットワーク 100を介して落札したサプライヤプロセス220(例 えば、サプライヤプロセス220a) に知らせる (ステ ップV)。その後、取引が進められる(ステップW)。 オークションの終わりにカスタマが提案された取引を受 けたということは、サプライヤは注文されたドキュメン トサービスを取引価格で実行するという契約条件で、カ スタマは落札したサプライヤと合意に達したことを示 す。サプライヤ及びカスタマがオークションの結果によ って契約を結ぶことに同意すると、彼らは拘束力のある 契約を結び、そうでない場合はオークションで合意した 30 条件に基づいて又は該条件に従って彼らの間の契約を完 成させる。カスタマプロセス210及びサプライヤプロ セス220はドキュメントサービス取引の実行を容易に するソフトウェアを含むか又は該ソフトウェアに含ま れ、このソフトウェアは、オークションで合意した取引 を他の集合に伝達するソフトウェア、ドキュメントサー ビスの実際のパフォーマンスを制御又は実行するソフト ウェアを含み、商業的なドキュメントサービスの商業的 な取引の場合はドキュメントサービスが完了するとクレ ジット又は預金振替を自動的に手配するソフトウェアも 40

【0043】落札したサブライヤプロセスを知らせた (ステップV) のと同時に又はその直後にブローカーブ ロセス230は受け入れられた取引の合意価格をネット ワーク100を介してアナウンス、ブロードキャスト、 マルチキャスト又はそうでなければ公表する(ステップ X) ことが好ましい。例えば、ネットワーク100がイ ンターネットへの接続性を提供しているなら、ブローカ ーはワールドワイドウェブサイト又は他の適切なインタ ーネットサイトで現在の価格情報を公表することができ 50 との場合ブローカープロセス230はカスタマプロセス

る。これによってオークションが終了する(ステップ Z).

16

【0044】オークションの終わりに合意価格を公表す ることによって、ブローカープロセス230は負けたサ プライヤプロセス220に負けたことを知らせる。プロ ーカープロセス230は更にこの結果をネットワーク1 00を介して各サプライヤプロセスに直接知らせること

【0045】更に、合意価格を適切な時機に公表すると とによって、ブローカープロセス230はオークション 参加者及び不参加者にも同様に市場状態に関する現在の 情報、特にオークションされたドキュメントサービスに 対して最も最近支払われた価格に関する情報を提供す る。現在の価格情報がネットワーク100を介して公共 的に且つ広範囲に利用可能であることは利点である。価 格情報の正確且つ適時な知識によって参加予定者が市場 に参入するきっかけを与えることができる。対照的に、 価格が秘密のままであるか又は限られた条件でしか利用 されない場合は、不参加者は不参加者のままであり市場 力の作用が妨げられる。同じ点において、ブローカーブ ロセス230は市場状態に関する追加の情報、例えば、 合意価格と共に類似したジョブに最近支払われた価格を 公表する(ステップX)ことが有用である。

【0046】価格及び関連情報はその産業又は市場の基 進として合意した異なる種類のドキュメントサービスジ ョブに対しても公表され得る。価格は、例えば、プリン ト、複製、走査等をした特定の量のページの1ページ当 たりの価格として表される。例えば、ページ当たりの価 格は白黒テキストのページをレーザブリントした価格で あり、更に詳細には、例えば、600ドット/インチ (dpi)の白黒テキストの8 1/2インチ×11インチのベ ージを25%のラグペーパーに最小量1,000ページ プリントする価格であり、テキストはカスタマによるネ ットワークによって幾つかの業界標準フォーマットのう ちの一つで送られ、プリントした出力は翌営業日のアメ リカ合衆国大陸時間で午前10時30分までにカスタマ の営業場所に配達する。別の例としては、価格及び関連 情報が他のジョブ、例えば、300 dpi の解像度のハイ ライトカラーテキストのA 4ページをCD-ROMで最 小1.000ページ走査及び文字認識して6時間以内に 配達することに対して公表される。

【0047】オークションの後、ブローカーは普通その サービスに対するオークション又は仲介手数料を徴収す る。ブローカープロセス230は料金、例えば手数料又 は固定料金を計算し(ステップAA)、この料金をネッ トワーク100を介して料金を払う団体(単数又は複 数)を表すプロセス(単数又は複数)にインボイスする (ステップBB)。例えば、カスタマは受け入れた取引 があればその取引の価格に基づいて手数料を徴収され、

210aにインボイスを送ることができる。より一般的 には、カスタマ、落札したサプライヤ又は全てのオーク ション参加者にインボイスを送り、料金は適切な基準に 基づいて彼らから徴収される。

【0048】これまではカスタマがどのようにして条件 価格又は最高許容可能価格をブローカーに特定するかを 説明してきた。カスタマの条件価格はジョブに対するカ スタマの入札とみなされる。従って、複数のカスタマが それぞれの条件価格を主張することによってオークショ ンで互いに入札することができる。これは、例えば、オ 10 ークションされるジョブが多くの異なるカスタマに有益 である標準的なジョブである場合に利点がある。

【0049】従って、単一のカスタマ、複数のサプライ ヤのオークションに関して説明してきた図3及び4は、 単一のサブライヤ、複数のカスタマのオークションのス テップも例示しており、このオークションにおいてカス タマとサプライヤの役割は上記に説明されたものと逆で あることが理解される。手短に言うと、このようなオー クションでは単一のサプライヤブロセス、例えば、サブ ライヤプロセス220aは特定のドキュメントサービス 20 を提供するという申し出を生成し(ステップA)、ブロ ーカープロセス230に注文する(ステップC)。サブ ライヤプロセス220aは条件価格を特定することもで き(ステップB)、この場合この価格はサブライヤがジ ョブを断る価格よりも下の最低価格である。ブローカー プロセス230は、オークションを開き(ステップ D)、オークションは以下を除けば上記に説明されたよ うに行われる。つまりこの場合はカスタマプロセス21 Oが互いに入札し(ステップE、F、G、H)、条件価 格より下の入札があれば除外され(ステップM、N)、 落札値は最低価格ではなく最高価格の入札であり(ステ ップ〇)、ブローカープロセス230はサプライヤプロ セス220aに取引(単数又は複数)を提案し(ステッ プQ)、サブライヤプロセスはこの提案を検討すること ができ(ステップR)、応答する(ステップS)。取引 がサプライヤプロセス220aによって受け入れられる と、落札したカスタマプロセス、例えばカスタマプロセ ス210 a が公表される (ステップV)。 負けたカスタ マプロセスはブローカープロセス230が価格を公表す る(ステップX)と自分たちの負けを知るか又はネット ワーク100を介してブローカープロセス230から直 接知らされることもできる。

【0050】一般的に、オークションはカスタマとサブ ライヤの両方の側の入札を含む。即ち、同じオークショ ンの状況内でサプライヤ予定者は互いに競って入札し、 カスタマ予定者も互いに競って入札する。更に、オーク ションされる品物又はサービスはカスタマの一つによっ て最初に注文されるか又は一つ以上のサプライヤによっ て提案されるか又は最初にブローカーによって提案され うる。

【0051】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオー クションでは、ブローカーはオークションされる品物又 はサービスの買値又は売値を受ける。買値とは、オーク ション参加者(典型的にはカスタマ)が特定の価格以下 で品物又はサービスを購入したいことを意味する。売値 とは、オークション参加者(典型的にはサプライヤ)が 特定の価格以上で品物又はサービスを提供したいことを 意味する。二つの条件が満たされるとオークションの終 了後に取引が進行し、これらの条件とは、第1にあるサ プライヤが入札した価格以下で品物又はサービスを提供 するサプライヤがいないこと、第2にあるカスタマが入 札した価格以上で品物又はサービスに対して支払うカス タマがいないことである。どのサプライヤもカスタマが 受け入れられる価格を提示しない場合も起こりうる。そ の場合はオークションは価格を確立できず、取引は結ば れない。

【0052】特定の実施の形態では、ドキュメントサー ビスオークションは複数のカスタマプロセス210及び 複数のサプライヤプロセス220による同時競争入札を 含むことができる。ブローカープロセス230はオーク ションされるドキュメントサービスを購入する権利に対 してカスタマプロセス210から買い値を受け、オーク ションされるドキュメントサービスを提供する権利に対 してサプライヤプロセス220から売り値を受ける。各 買い値はカスタマがオークションされているドキュメン トサービスに対して支払ってもよい最高価格である。各 売り値はサプライヤがオークションされているドキュメ ントサービスを提供してもよい最低価格である。

【0053】オークションの終わりにブローカープロセ ス230は落札したカスタマプロセス210及び一つ以 上の落札した又は落札する可能性があるサプライヤプロ セス220を選択し、実行されているオークションのタ イブに適した基準に従ってドキュメントサービスの価格 を設定する。例えば、ブローカープロセス230は落札 カスタマプロセスとして最も高い買い値を付けたカスタ マプロセス210(例えばカスタマプロセス210a) を選択し、落札サブライヤプロセスとして最も低い値を 付けたサプライヤプロセス220(例えば、サプライヤ プロセス220a)を選択する。別の例としては、ブロ 40 ーカープロセス230は落札カスタマプロセスとして最 も高い買値を付けたカスタマプロセス210(例えば、 カスタマプロセス210a)を選択し、落札カスタマプ ロセス210aに、単一のカスタマ、複数のサブライヤ のオークションで上記に説明された方法と同様の方法で 落札する可能性のあるサプライヤプロセス220 (例え ば、サプライヤプロセス220a、220b、220 c)の選択を提供する。いずれにせよ、オークションは 多くて一つの落札カスタマプロセス210及び幾つかの 落札する可能性のある者の中から選択された多くて一つ

50 の落札サブライヤブロセス220を有する。オークショ

ンで確立した価格は、落札サプライヤプロセス220に よって提示された価格であるか又はオークションルール が別の価格を規定する場合は、ブローカープロセス23 0によって落札サプライヤ220に対して定められた価 格である。落札カスタマプロセス210がブローカープ ロセス230によって提案された取引を断った場合は落 札サプライヤはいないことになり、任意のカスタマプロ セス210による最高値が任意のサブライヤブロセス2 20による最低値より低い場合も落札者はいないことに なる。

19

【0054】図5及び6のフローチャートは特定の実施 の形態におけるマルチカスタマ、マルチサプライヤのオ ークションのステップを例示している。ブローカーブロ セス230にはドキュメントサービスジョブ記述が提供 される (ステップCC)。 ジョブの詳細の特定を含むジ ョブ記述は別のプロセス、例えば任意のカスタマプロセ ス210又はサプライヤブロセス220によって生成さ れブローカープロセス230に伝達されるか又はブロー カープロセス230自体で生成される。ジョブ記述がカ スタマプロセス210又はサプライヤプロセス220に 20 よって提示されるならその記述はオープニングビッド (opening bid) (それぞれ買値又は売値)を伴う。こ れは、単一のカスタマ又は単一のサブライヤのオークシ ョンで条件価格を特定することに類似する。

【0055】ブローカープロセス230がジョブ記述を 有するとオークションを開くことができる(ステップD D)。最初にブローカープロセス230はカスタマプロ セス210で表されるオークション参加予定者及びサブ ライヤプロセス220にドキュメントサービスのオーク ションが行われることを知らせる(ステップEE)。例 えば、ブローカープロセス230はジョブ注文の詳細を ネットワーク100を介してアナウンス又はブロードキ ャストすることができる。次に、その直後又はアナウン ス又はブロードキャストによってスケジュールされた時 間に、ブローカープロセス230は入札を開始し入札を 受け始める (ステップFF)。任意の又は全てのカスタ マプロセス210及びサプライヤプロセス230が入札 に参加できる。

【0056】単一のカスタマ、単一のサプライヤのオー クションに対して、マルチカスタマ、マルチサプライヤ の特定の実施の形態で使用されるオークションのタイプ は、市場及び特定のオークションの状況に応じて選択さ れる。幾つかの例示的な例はシールドビッドセカンドブ ライスオークション、ダブルブラインドオークション (double-blind auctions)、イングリッシュオークショ ン及びダッチオークションである。

【0057】入札中に各カスタマプロセス210とサブ ライヤプロセス220は入札(単数又は複数)を生成で き、その入札をネットワーク100を介してブローカー プロセス230に伝達し(ステップHH)、ブローカー 50 む提案した取引の選択を生成する(ステップQQ)。典

プロセスはこれらの入札を受けて考慮する(ステップI I)。カスタマプロセス210はドキュメントサービス の買値を付け、サプライヤプロセス220はドキュメン トサービスの売り値を付ける。ブローカープロセス23

0はオークションの終了基準に合うまで(ステップJ J)入札を受け続け、その時点で入札を終了する(ステ ップKK)。

【0058】全ての入札が入ると、ブローカープロセス 230はもしいればどのカスタマプロセス210とサブ 10 ライヤプロセス220がオークションで落札したか又は 落札する可能性があるかを決定することができる。プロ ーカープロセス230は少なくとも一つの売値価格以上 の買値が少なくとも一つ以上あるかどうかをチェックす る (ステップLL) 。 ブローカープロセス230は、例 えば、最高の買値と最低の売値を比較することによって これを行う。最高価格の買値が最低価格の売値より低い 価格を指定する場合、サブライヤによって指定された価 格を支払うカスタマがいないことになるため、取引の条 件は合わない。結果として、ブローカープロセス230 は落札者はいないことを宣言し(ステップYY)、オー クションは取引が成立せずに終了する(ステップス Z).

【0059】少なくとも一つの売値価格以上の買値が少 なくとも一つあるなら、ブローカープロセス230は落 札カスタマプロセス210、例えば、カスタマプロセス 210aに対応した落札買値を選択し、落札サプライヤ プロセス又は落札する可能性があるサプライヤプロセス 220のセットに対応した落札売値又は一つ以上の落札 売値になりそうな値のセットを選択する。ブローカーブ ロセス230は落札値を画定する一つ以上の基準に基づ いてこれらの選択を行う。典型的には、落札買値はカス タマがオークションされているドキュメントサービスに 対して支払ってもよい最高価格を示す値であって、落札 売り値はサプライヤがオークションされているドキュメ ントサービスを提供する最低価格を示す値である。しか しながら、いくつかのオークションでは、価格以外の基 準又は価格に追加される基準が落札値を選択する基準と して使用される。更に、落札サプライヤの最終選択は落 札カスタマ210aに一任され、この落札カスタマプロ セスは、単一のカスタマオークションにおいて落札カス タマプロセスが落札する可能性があるサプライヤプロセ スの中から選択する方法に類似した方法で、ブローカー プロセス230によって提供される落札売値になる可能 性のある値のセットから一つを選択する。

【0060】落札値又は落札値になりそうな値(単数又 は複数)を選択すると、ブローカープロセス230は開 かれているオークションのタイプに従ってこれらの入札 (単数又は複数) に関連する価格(単数又は複数)を決 定し、提案する取引を生成するか又はこれらの価格を含

型的には、価格は入札価格と同じであり、提案する取引 は、サブライヤが落札カスタマにサブライヤの(又は可 能ならカスタマの) 入札価格で注文したドキュメントサ ービスを提供するものである。しかしながら、提案した 取引価格はシールドビッドセカンドプライスオークショ ンにおけるように他の方法で決定されることもできる。 【0061】ブローカープロセス230は提案する取引 (単数又は複数)をネットワーク100を介してカスタ マプロセス210aに伝達し(ステップRR)、これに よって落札カスタマプロセス210aに落札したことを 10 伝え、この落札カスタマプロセス210aに提案した取 引について検討する機会を与える(ステップSS)。検 討は全て自動化されているが、典型的には、落札カスタ マプロセス210aへのユーザインタフェースを介した 人間による確認を含む。これによってカスタマには提案 した取引を受けるか断るかを検討する機会が与えられ、 更にブローカープロセス230が提案した取引の中から 考慮して選択することを提示する場合は、落札カスタマ が悪いと分かる取引を結ばないように特別な保護が与え **られる。**

21

【0062】落札カスタマプロセス210aはネットワ ーク100を介してブローカープロセス230にカスタ マの応答を伝達する(ステップTT)。提案した取引が 受け入れられない場合(ステップUU)は、ブローカー プロセス230は落札サブライヤはいないことを宣言し (ステップ YY)、オークションは取引を結ばずに終わ る(ステップZZ)。

【0063】(ステップUUにおいて)落札カスタマが 提案された取引を受けると、プローカープロセス230 はネットワーク100を介して落札サプライヤプロセス 30 220 (例えば、サプライヤプロセス220a) に知ら せる(ステップVV)。その後取引が進行する(ステッ ブ₩₩)。(ステップVVで)落札サプライヤプロセス に知らせたのと同時又はその直後にブローカープロセス 230はネットワーク100を介して合意した取引の合 意価格を公表することが好ましい(ステップXX)。こ れによってオークションが終わる(ステップZZ)。そ の後、ブローカープロセス230は行ったサービスの料 金を計算し(ステップAAA)、ネットワーク100を 介してこの料金をインボイスする(ステップBBB)。 【0064】これまでは個々のドキュメントサービスオ ークション及び取引が説明されてきた。しかしながら、 典型的には、市場は進行中の一連のオークションと取引 又はそれらの流れを含む。例えば、複数のカスタマプロ セス210は異なるドキュメントサービス注文を同時に 要求するかもしれない。従って、一度に複数のオークシ ョンが開かれたり、複数のオークションが連続して早く 行われたり、異なるオークションが時間的にオーバーラ ップして行われたりする。

【0065】特定の実施の形態では、ネットワーク10 50 【図面の簡単な説明】

0によってサポートされる通信バンド幅及びブローカー プロセス230をサポートするために利用する処理パワ ーに応じて、ブローカープロセス230は複数のジョブ の複数のオークションを同時に行うように構成される る。同様に所与のカスタマプロセス210又はサプライ ヤプロセス220は複数のオークションに同時に参加で きるように構成されうる。各オークションは別個のジョ ブ、即ち、別個に特定されたドキュメントサービスに対 応しており、多くて一つの落札カスタマプロセス210 と多くて一つの落札サプライヤプロセス220を有す る。各オークションは図3及び4又は5及び6を適切に 参照して上記に説明されたステップに従って別個に実行 される。任意の与えられたオークションの結果を決定す る際、ブローカープロセス230は他のオークションの 進行又は結果を考慮する必要はない。

【0066】与えられた現実のエンティティ(例えば、 個人、ビジネス、企業等) は第1オークションではカス タマであり第2の関連オークションではサブライヤであ りうる。これは、例えば、現実のドキュメントサービス 20 提供者が主なジョブの一部を他のサブライヤに下請けす る主要な請負人としての役割を果たす場合に利点があ る。ドキュメントサービス提供者は最終カスタマに対し てはサプライヤとして動作するが、種々の下請け者に対 してはカスタマとなる。ドキュメントサービス提供者は 第1オークションで最終カスタマにドキュメントサービ スを売り、第2オークション(又は一連の追加オークシ ョンで)でそのサービス又はサービスの一部を買う。ド キュメントサービス提供者は第1オークションではサブ ライヤプロセス220で表されてサブライヤとして動作 し、第2オークションではカスタマプロセス210で表 されてカスタマとして動作する。与えられた現実のエン ティティは同じオークションでカスタマとサプライヤの 両方として動作しないことが好ましい。

【0067】特定の実施の形態において、ブローカーブ ロセス230に提供されてカスタマプロセス210及び サプライヤプロセス220によってオークションで入札 されるドキュメントサービス記述は、配達日を将来のい つかに特定でき、所与のドキュメントサービスを特定の 実施又は契約価格で売買するオプションを記述すること ができる。従って本発明はドキュメントサービス及び関 連する機器の両方の自動取引を容易にする。

[0068] 本発明は資産を有効に配置するためにドキ ュメントサービス会社によって内部的に使用され得る。 詳細には、複数の場所又はサイトにプリント施設を有す るプリント会社は本発明の方法に従ってオークションを 開くことができ、この方法において種々のプリント施設 は与えられたジョブを処理するために競争する。この場 合、オークションは価格、配送時間又は価格に代わる他 の変数に基づいて行われうる。

23

【図1】本発明の特定の実施の形態の実行に適したコン ピュータネットワークハードウェア及びソフトウェアを 例示する。

【図2】ドキュメントサービスオークションにおけるカスタマ、サプライヤ及びブローカーを表すソフトウェアプロセス間の関係を概略的に記述している。

【図3】単一のカスタマ、複数のサプライヤ(又は単一のサプライヤ、複数のカスタマ)のオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである。

【図4】単一のカスタマ、複数のサプライヤ(又は単一 10 220 のサプライヤ、複数のカスタマ)のオークションシーケ 230 ンスのステップを示したフローチャートである。 *

*【図5】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである

24

【図6】複数のカスタマ、複数のサプライヤのオークションシーケンスのステップを示したフローチャートである

【符号の説明】

100 コンピュータネットワーク

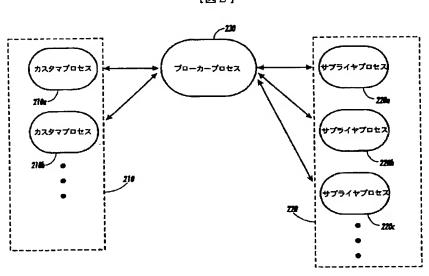
210 カスタマプロセス

220 サプライヤプロセス

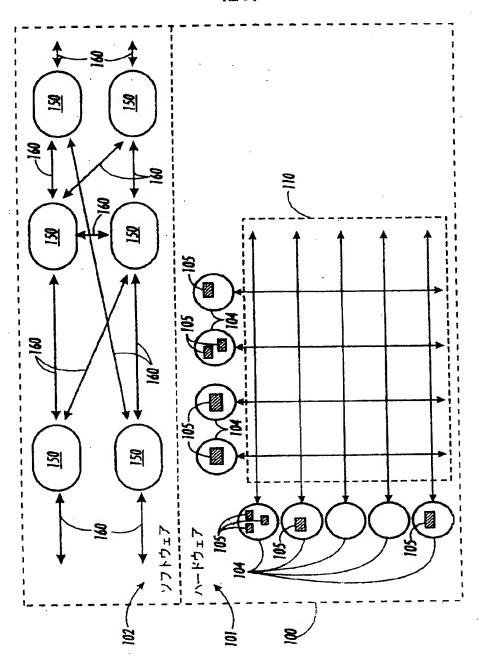
230 ブローカープロセス

【図2】

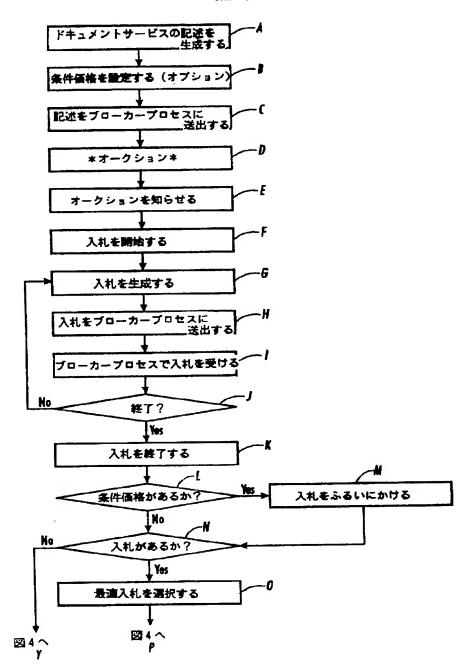
(13)



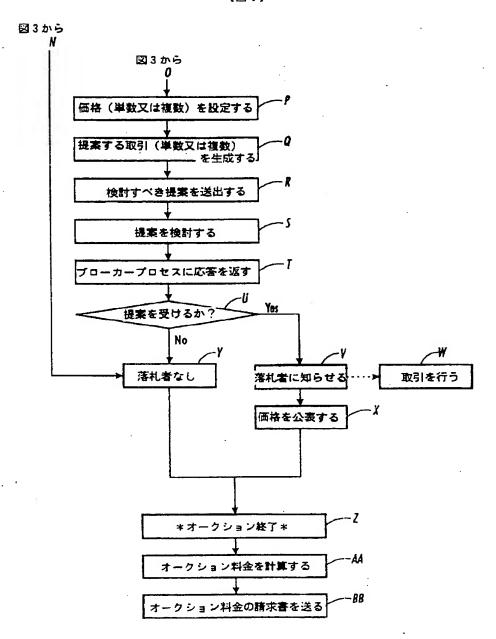
【図1】



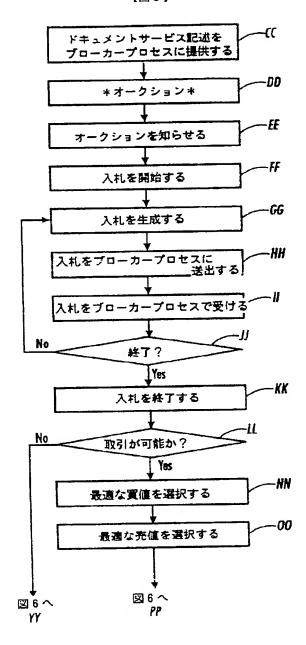
【図3】



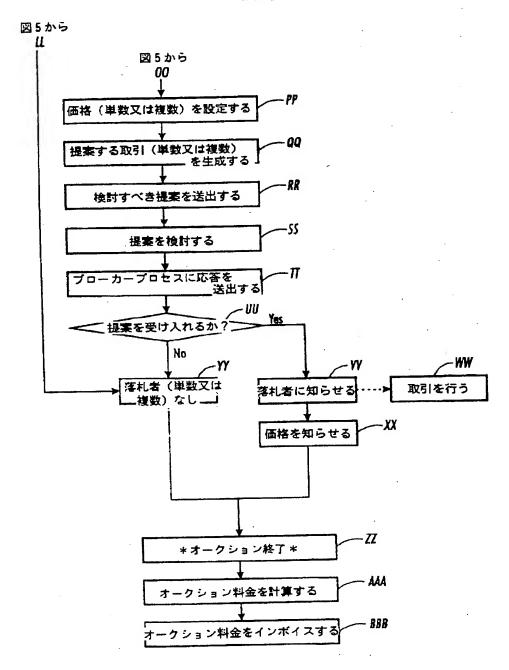
[図4]



【図5】



【図6】



THIS PAGE BLANK (USPTO)